# REST AVAILABLE COPY

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

62-131636

(43) Date of publication of application: 13.06.1987

(51)Int.CI.

H04L 1/00 // H04B

HO4J

(21)Application number : 60-270694

(71)Applicant: NIPPON HOSO KYOKAI

<NHK>

(22)Date of filing:

03.12.1985

(72)Inventor: SAITO MASANORI

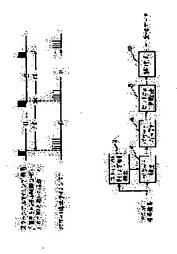
NANBA SEIICHI KAWAI NAOKI KIMURA TAKESHI YOSHINO TAKEHIKO

# (54) DATA TRANSMISSION SYSTEM

## (57)Abstract:

PURPOSE: To send surely a data even at a low C/N being close to a service limit by sending plural same packets, taking majority decision at every bit of the received packet and then applying an error correction.

CONSTITUTION: A scramble PN initial value load timing signal sent at every second, for example, is used as a trigger for the start of packet continuous transmission so as to sends the same packet consecutively, e.g., for five times when the transmission of a scramble timing signal is sent. The scramble timing signal is received at the reception side, the five packets are fetched consecutiely, the majority decision is taken at every bit, the error correction is applied to receive a data signal. In



this case, since the timing sending the packets continuously depends on the sending timing of the scramble timing signal, the frame synchronization of a voice channel is taken and the scramble timing signal is received, then all sent packets are acquired at the reception side without using a header or the like especially.

# LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

### 昭62 - 131636 ⑩ 公 開 特 許 公 報 (A)

(1) Int Cl.4

識別記号

庁内整理番号

43公開 昭和62年(1987)6月13日

H 04 L 1/08

1/00

6651-5K B-6651-5K ×

未請求 発明の数 1

データ伝送方式 49発明の名称

> 創特 昭60-270694 頭

22出 願 昭60(1985)12月3日

四発 明 藤 正 典 東京都世田谷区砧1丁目10番11号 日本放送協会放送技術 者 斉 研究所内 誠 東京都世田谷区砧1丁目10番11号 日本放送協会放送技術 砂発 明 者 難 波 研究所内 東京都世田谷区砧1丁目10番11号 日本放送協会放送技術 明 頂 樹 @発 者 泂 合 研究所内

⑦発 明 木 村 武 史

東京都世田谷区砧1丁目10番11号 日本放送協会放送技術

研究所内

ØЖ 日本放送協会 東京都渋谷区神南2丁目2番1号

の代 理 人 弁理士 谷 錐 — 最終頁に続く

明

1.発明の名称

データ伝送方式

- 2. 特許請求の範囲
- データパケット信号を複数回進送し、受信側 では前配データパケット倒りの特定偶数につい て、名ピットにつき多数決処理した後、殴り訂正 して受信データとすることを特徴とするデータ伝
- 2) 前記受信データを一時配位し、互いに隣接す る受傷データを比較してデータ変化点を検出する 手段を備えたことを特徴とする特許額求の範囲第 1 項配 歳のデータ伝送方式。

3. 強明の詳細な説明

[発明の属する技術分野]

太発明は、デレビジョン循環放送等のデータ チャンネルを使ってデーダ信号を伝送する場介の データが伝送方式に関するものである。

[従来技術とその問題点]

テレビジョン衛星放送PCN 音声伝送方式の信号 フォーマットでは、独立データ循域および音声が 多重されない空き領域をデータチャンネルとして 利用することができる。このデータチャンネルに よって各種のデータ信号を送る場合、変軟性・拡 張性に優れたパケット伝送方式が適している。

第7図は、PCM 育声伝送信号フォーマットの例 を示すピット構成図である。また第8図は、パ ケット構成の一例を示すピット構成図である。

パケットによりデータ関号を送る場合、従来 は各パケットを1回だけ送り、ヘッダを検出して パケットを取り出し、例えば第8図に示すように [272,180] 超縮化熱集合符号を用いて誤り訂正を 行い、これによりデータ作号を受信していた。

しかし、名パケットを1回だけ送る方式では、 特にC/N比がサービス限界に近い値まで低下した ときに、十分小さなプロック額り率が得られない という欠点がみられた。

また、パケットを選送する場合には、パケット データの内容が変化する区切りの位置を受信側で どのように検出するかが問題となる。

### [発明の目的]

よって本発明の目的は、同一パケットをある回数送出して、受信されたパケットの名ピットごとに多数狭をとり、その後に従来の誤り訂正方式を 別いることにより、サービス限界に近い低C/N時 にも確実にデータを伝送できるデータ伝送方式を 扱供することにある。

また、本発明の他の目的は、パケットデータの 内容が変化する区切りの位置を受信側で誤りなく 料定することができるようにしたデータ伝送方式 を提供することにある。

### 【発明の要点】

木苑明は、同一パケットを何回か送り、受信し

3

を得るパケット選送方式において、ヘッダが同じ であってデータの内容が違うパケット同士を確実 に区別する方式として、 3 通りの実施例を説明す

### イ)第1の実施例

第1図は第1の実施例を説明する図である。 また第2図は、本実施例において用いる受信機 の構成を示すブロック図である。

本実施例においては、例えば1秒毎に送られるスクランブルPN初期値ロードタイミング信号をパケット連送開始のトリガとして用い、スクランブルダイミング信号を送り終った時点から同一パケットを例えば5回遊総的に送る。

受信仰では、スクランブルタイミング信号を 受信し、その直接からパケットを5個続けて取 り込み、ピット毎に多数決をとり、誤り訂正を 行ってデータ信号を受信する。

この第1の実施例においては、パケットを遮 送するタイミングがスクランブルタイミング信 号の送山タイミングにより決定されるので、音 たパケットの名ピットごとに多数決をとり、さらにその後親り訂正を行ってC/N が低ドしたときにも十分な信頼度でデータ信号を受信することができるようなパケット進送・多数決力式に関するものである。

すなわち、阿一パケットを複数回途送するに当り、データの内容が変化する区切りの時点を受付側で確実に識別できるような迅送力法を用い、受信側では、検出したパケットの各ピットごとに多数決をとり、その後で観り訂正を行うことにより、1パケットだけ送る従来の方式ではデータを送ることが困難であったサービス限界に近い低C/N 時にも、確実にデータの伝送ができるようにしたものである。

### [ 実 施 例 ]

以下、実施例に悲づいて未免明を詳細に設明する。

パケットを連送し、ピットごとに多数決をとり、さらに誤り訂正を施してデータ的号を送り、 従来方式に比べてはるかに小さなブロック訳り率

4

声チャンネルのフレーム同期がとれてスクランブルタイミング信号が受信できさえすれば、特にヘッグ等を使用することなく、送出したパケット全てを受信仰で捕捉することができる。従って、パケットを任意のタイミングで理送し、ヘッダを用いて捕捉する方式と比較すると、受信パケットのブロック誤り率は小さな値となる。

本実施例では、パケット進送がトリガ信号の 直後でのみ行われるので、そのトリガ信号に関 連した情報の伝送に適している。例えば、トリ ガ信号としてスクランブルタイミング信号を用 いた場合には、スクランブルを解くための健怡 報を高い信頼度で送るのに本実施例を用いるの が好適である。

なお、本変施例を用いて複数種類のパケットを伝送することもできるが、この場合には、受信側においてヘッダを参照し、パケットの種類を識別することが必要である。

### ロ) 第2 の実施例

第3図は第2の実施例を説明する図、第4図は本実施例に用いる受債機の構成を示すプロック図である。

本実施例においては、恵送されるパケットのうち先頭のパケットは任意のタイミングで送出される。残りのパケットは先頭のパケットが送出されてからある一定の期間内(例えば100msec 以内)の任意の位置で送出される。最後のパケットが送出されてから、データの内容が逸う次の先頭パケットが送出されるまでの間階は、前出の一定期間(例えば100ms) 以上空けるものとする。

受傷個では、パケットのヘッグを常に監視し、受信しようとしているパケットのヘッグが1個検出されたときには、その時点から例えば100msecの時間をカウントする。そして、その期間内に送られてきた同じヘッグをもつパケットを全て捕捉し、ピット毎に多数決をとった後に誤り訂正を行ってデータ借号を受債する。

この第2の実施例では、ヘッダが同じであっ

7

ことによりその区別を行った。

これに対して第3の実施例においては、データの内容が変化する位置で特に時間を**や**けることなく、任意のタイミングでパケットを送出するものである。

受信側では、捕捉したパケット数が1個ないし2個である間は、パケットを捕捉する腹に誤り訂正を行い、そのデータを受信データとする。

さらに3個以上のパケットヘッダが検出されたときには多数決をとることが可能となるので、パケットを捕捉する度に最も新しい3個のパケットでピット毎の多数決をとった後に設り訂正を行い、得られたデータを受信データとする。このとき、それまで受信データとされていたデータは新しい受信データに置き換えられる。

第3の実施例においては、パケットが抽出される度に最新の3パケットでピット毎の多数決・額り訂正を行い、これによりデータの内容を監視しているので、パケットを連続的に送出したとして

て内容の異なるパケットを送る数に一定問題なり、 上の間隔を空けるという間約を除けば、任意の タイミングでパケットを送ることが可能にあり、 先に述べた第1の突旋例より歪軟性になる。 システムを構成することができる。 但し、パケットを消促するためには、ヘッグを正確実 はなるので、第1ので数例 のようにパケットの位置が他のトリガ析等 のようにパケットの位置が他のトリガ析等 のようにパケットの位置が他のトリガ析等 のようにれてきる場合と比べると、ヘッグの検出 はにきる場合と比べると、ヘッグの検出 はれ当する分だけブロック 誤り取は大きくな

### ハ)第3の実施例

第5 図は第3 の変施例を説明する図、第6 図は本実施例に用いる受信機の構成を示すプロック図である。

第1の実施例ではトリガ信号の度後に一定数のパケットを連続送出することによりヘッダが 同じでデータの内容が異なるパケット回上を区 別し、第2の実施例ではある一定時間を空ける

8

も、ヘッダが同じである内容の異ったパケットを 区別することができる。

また、パケットヘッダが1個ないし2個しか検出されない場合には、ピット様の多数決をとることができないが、このような場合にも、ヘッダが検出された1個ないし2個のパケットから受信データを得ることができる。

パケットデータの内容の変化点は、多数快・数り訂正を行う前のパケットデータのピットかターンを監視することにより検知することをするので、かからには誤りピットが多く存在する状でデータ内容を監視することに知らせるためので、がかないとのピットを設けられているので、変化したデータを監視する場合には、誤りので、変化したデータを監視する場合には、誤りので、変化したデータを監視する場合には、誤りので、変化したデータを監視する場合には、誤りので変化点を検知することができる。

多数決をとるパケットの数は、本実施例では

"3"に固定したが、ヘッダが検出された。パケット全部により多数決をとることも可能である。

第3の実施例において、検出されたパケット数が3個以上になったときにも、パケットが検出される度に最も新しい1個のパケットについて設り訂正を行い、その結果を最新3パケットの多数決による結果と比較し、いずれか正しい方(例えば設り訂正のシンドロームが"0"になる方)を受償データとして採用することも可能である。

また、第2 図に示した受信機構成(第1 の実施例)においては、トリガ信号としてスクランブルタイミング信号を用いる場合に、 音声チャンネル制御コードの一部のピットよりタイミング信号を 換出し、 その時点から一定数のパケットをパケット抽出回路に より取り出し、 パケットバッファに 蓄えてから、 ビット毎の多数決をとった後に誤り 訂正を行い、 受信データを得ている。

これに対し、第2の実施例で用いる受信機(第 4 図参照)においては、選送されるパケットのう ち先頭のパケットのヘッダを検出し、その後の一

1 1

ァ1(32) とバッファ2(36) の内容が比較される。 そして阿者が異っていれば、その時点をデータ内 容の変化点とみなし、受信データバッファ2(36) の内容を受信データとして出力し、回路全体の状態を初期状態に戻す。

なお、データチャンネルで発生する誤りは4相 DPSK方式特有のバースト誤りであるが、同一パケットを選送するに当り、各パケットの対応する ビットが伝送路上である時間関係以上離れるよう にし、対応するビットが同一のバースト誤りに合 まれないようにすれば、ブロック誤り率をさらに 改略することができる。

### 「春雨の効果」

木苑明では、同一パケットを複数個伝送し、受信されたパケットの各ピット毎に多数決をとり、さらにその後に誤り訂正を行っているので、サービス限界に近い低C/N 時にも確実にデータを送ることができる。

光に述べた第1 の実施例( 第1 図, 第2 図参

定時間にわたってカウンタのカウントを開始し、その時間内にヘッダが検出されたパケットを抽出してパケットバッファに帯える。そして一定時間が経過した時点において、ピットがに多数決および誤り訂正を行うことにより受けデータを得るとともに、一定時間カウンタをリセットして、次のデータの発頭パケットを待つものである。

第8 図に示す受信機構成(第3の実施例)においては、ヘッダ検川同路(22)によりパケットヘッダを参照し、パケットが3例以上検出される正に誤り訂正を行い、その結果を受信データバッファ1(32)に帯流えてきに対ケットへッダが3例以上検出されたトロントへッダが3例以上検出されたトロントへ、がかった後に誤り訂正を行い、その結果を受信データバッファ1(32)に転送する。それまで受信データバッファ1(32)に称ばなれたいたデータは、このとき受信データバッフィ2(38)に転送され、データ比較回路(34)によってバッフ

12

照)では、スクランブルタイミング信号等をパケット連送開始のトリガ信号として用い、トリガ信号の直接からある一定数の同・パケットを連続的に送出するので、受信値で特にパケットへッグを参照しなくても送られた全てのパケットを 前提することが可能となる。よって、任意のタイミングでパケット連送を行う方式と比較すると、受信データのブロック設り率は小さな値となる。

第2 の実施例( 第3 図 , 第4 図 を照 ) では、同一パケットの運送をある一定時間内の任意のタイミングで行い、ヘッダが同じであってデータのの部に一定時間以上の間筋を空けているので、任意のタイミングでパケット直送を開始したときにも、受信仰ではペッダを参照することができる。 この実施例ではパケットを前提けることができるので、複数のサービスを同時に選ぶことができるので、複数のサービスを同時に行う場合にも柔軟なシステムを構成することができる。

e \*\* A

第3の実施例(第5 図 · 第6 図 参 照)では、受信側においてバケットが捕捉される底に最新の3 個のパケットによりその都度ピット毎の多数やものが変化を監視しているので、大ケットを任意のタイミングで送出したが、 データ内容の変化点を 監別することがいしたとがいりまた、 捕捉されたパケット 数が1 個ないりまたを 付って 受信アータ として さる・で ものときにも、パケットを 捕捉する 成 し こ を 付って 受信アータを 得ることができる・

また、同一パケットを進送する際に、各パケットの対応するピットが同一パースト限りに含まれないように伝送路上で一定時間開解以上離して伝送することにより、ピット毎の多数決を行ったときに等価的にインタリーブがかかったのと同様の効果が得られ、もってブロック設り事を更に改善することができる。

これらのパケットデータ伝送方式は、放送のみ

15

8 … 多数换团路、

10…誤り訂正回路、

12… カウンタ、

14.22 …ヘッダ検出・パケット抽出回路、

18,24 …パケットバッファ、

18,28 … 多数狭回路,

20,30 … 麒り訂正回路、

32… 受信データバッファ1。

34…データ比較・変化点検出回路、

38… 受信データバッファ2。

特許出願人 日本放送協会

代理人 弁理士谷 蕺 ~

ならず、一般のデータ伝送にも適用することがで きる。

### 4. 図面の簡単な説明

第1図は木発明の第1の実施例を説明する 図

第2 図は第1 の実施例における受信機の構成を示すプロック図、

第3回は本発明の第2の実施例を説明する図、

第4 図は第2 の実施例における受信機の構成を示すプロック図

第5 図は本発明の第3 の災施例を説明する図、

第6図は第3の実施例における受信機の構成を示 オプロック図

第7図はPCN 音声伝送偶号のフォーマットを示す 図、

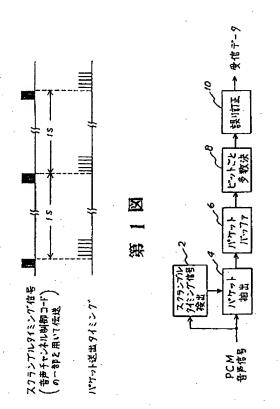
第8団はパケット構成の一例を示す図である。

2 … スクランブルタイミング信号検出回路.

4 … パケット抽出回路、

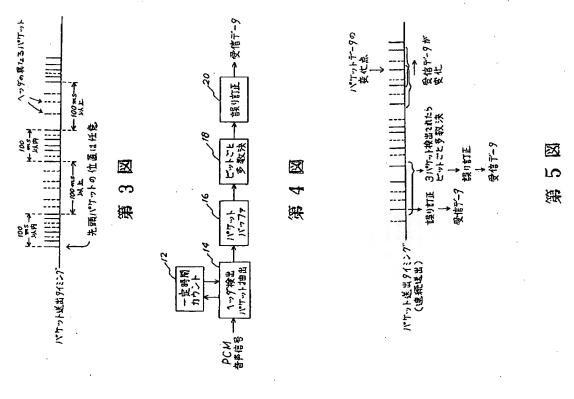
8 … パケットバッファ

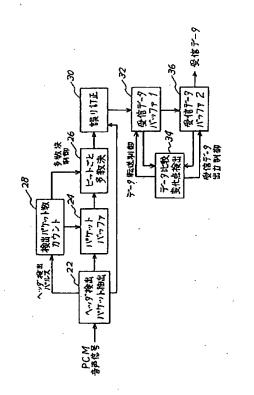
16

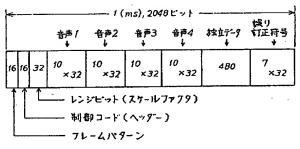


第 2

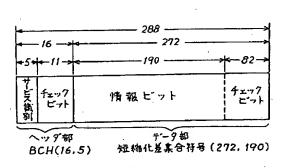
区







PCM 音声伝送信号7ォーマットのの| 第 7 図



パケット構成の例

第 8 図

区

9 寒

第1頁の続き

௵Int\_Cl\_⁴

識別記号

庁内整理番号

# H 04 B 7/15 H 04 J 3/00 7323-5K 8226-5K

伊発明者 吉野

武 彦

東京都世田谷区砧1丁目10番11号 日本放送協会放送技術

研究所内